PTO/SB/21 (08-03)

Under the Paperwork Reduction Act of 1995, n	o persons are required	Patent and Tradema	ved for use through 07/31/2006. OMB 0651-0031 ark Office: U.S. DEPARTMENT OF COMMERCE on unless it displays a valid OMB control number.
		Application Number	10/707,941
TRANSMITTAL FORM  (to be used for all correspondence after initial filing)		Filing Date	January 27, 2004
		First Named Inventor	Masaya Mori
		Art Unit	
		Examiner Name	
Total Number of Pages in This Submission	1	Attorney Docket Number	JP920020217
ENCLOSURES (check all that apply)			
Fee Transmittal Form  Fee Attached  Amendment / Reply  After Final  Affidavits/declaration(s)  Extension of Time Request  Express Abandonment Request  Information Disclosure Statement  Certified Copy of Priority Document(s)  Response to Missing Parts/ Incomplete Application  Response to Missing Parts	Petition to Provision Power of Change of Terminal Request	s) g-related Papers o Convert a hal Application Attorney, Revocation of Correspondence Disclaimer for Refund her of CD(s)	After Allowance communication to Group Appeal Communication to Board of Appeals and Interferences Appeal Communication to Group (Appeal Notice, Brief, Reply Brief) Proprietary Information Status Letter Other Enclosure(s) (please identify below):
under 37 CFR 1.52 or 1.53			
SIGNATURE OF APPLICANT, ATTORNEY, OR AGENT			
Firm Or Individual name  Tiffany L. Townsend, Registration No. 43,199 International Business Machines Corporation 2070 Route 52, Hopewell Junction, NY 12533			
Signature J.M., hmlnd			
Date February 10, 2004			
CERTIFICATE OF TRANSMISSION/MAILING			
I hereby certify that this correspondence is being facsimile transmitted to the USPTO or deposited with the United States Postal Service with			

sufficient postage as first class mail in an envelope addressed to: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450 on the Typed or printed name Karen Cinq-Mars Harenfing-Date February 10, 2004 mars

This collection of information is required by 37 CFR 15. The information is required to obtain or retain a benefit by the public which is to file (and by the USPTO to process) an application. Confidentiality is governed by 35 U.S.C. 122 and 37 CFR 1.14. This collection is estimated to 12 minutes to complete, including gathering, preparing, and submitting the completed application form to the USPTO. Time will vary depending upon the individual case. Any comments on the amount of time you require to complete this form and/or suggestions for reducing this burden, should be sent to the Chief Information Officer, U.S. Patent and Trademark Office, U.S. Department of Commerce, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450. DO NOT SEND FEES OR COMPLETED FORMS TO THIS ADDRESS. SEND TO: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450.

# 日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 Date of Application:

2003年 1月27日

出 願 番 号 Application Number:

特願2003-016843

[ST. 10/C]:

Applicant(s):

[ ] P 2 0 0 3 - 0 1 6 8 4 3 ]

出 願 人

インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレーシ

ョン

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office 2003年 8月19日





【書類名】 特許願

【整理番号】 JP9020217

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 G06F 12/00

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名】 森 昌也

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名】 渡辺 晋平

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名】 砂永 登志男

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名】 高津 芳久

【特許出願人】

【識別番号】 390009531

【氏名又は名称】 インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレ

ーション

【代理人】

【識別番号】 100086243

【弁理士】

【氏名又は名称】 坂口 博

### 【代理人】

【識別番号】

100091568

【弁理士】

【氏名又は名称】

市位 嘉宏

【代理人】

【識別番号】

100108501

【弁理士】

【氏名又は名称】

上野 剛史

【復代理人】

【識別番号】

100085408

【弁理士】

【氏名又は名称】

山崎 隆

【手数料の表示】

【予納台帳番号】

117560

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【包括委任状番号】 9706050

【包括委任状番号】 9704733

【包括委任状番号】

0207860

【プルーフの要否】

要

### 【書類名】 明細書

【発明の名称】 情報処理装置及び方法、プログラム、データ構造、並びにコン ピュータ読取り可能な記録媒体

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1項目のデータが、対応する第2項目のデータと共に登録 されるデータテーブルと、

前記データテーブルにおける各登録データへのポインタが、該登録データの第 1項目データに所定のハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位 置に登録されるポインタテーブルと、

対象となる第1項目データについて、前記データテーブルへの対応第2項目データを伴う前記登録を行う登録手段又は前記データテーブルからの対応第2項目データの検索を行う検索手段とを備えた情報処理装置であって、

前記ハッシュ関数は第1及び第2のハッシュ関数で構成され、前記ポインタテーブルは、該第1及び第2ハッシュ関数によるハッシュ値によってそれぞれ参照される第1及び第2のポインタテーブルで構成されていることを特徴とする情報処理装置。

【請求項2】 前記登録手段又は検索手段は、主として前記第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブルを使用し、これによっては、シノニムが発生するために登録を行うことができず、又は検索を行うことができない場合に、前記第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを使用することを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項3】 前記データテーブル中の各登録データは前記第1又は第2ポインタテーブルのいずれか一方にのみ有効に登録されるポインタによって直接又は間接的に指示されることを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項4】 前記データテーブルにおける各登録データを対象とする前記 データテーブルの検索に際して前記第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル 又は第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルのいずれを選択して用いるかを 示す選択データが、前記データテーブルにおける各登録データの第1項目データ に前記第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す各格納位置に登録 された選択テーブルを有することを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項5】 前記登録手段は、対象第1項目データについて、前記第1及び第2ポインタテーブルのいずれにおいてもポインタの登録が行われていないことを条件として、前記第1ポインタテーブルを用いた前記データテーブルへの登録を行うことを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項6】 前記登録手段は、対象第1項目データが、前記第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムであることが判明した場合、該シノニムの関係にある対象第1項目データ及び既登録第1項目データについて、前記第2ポインタテーブルを用い、シノニムを解消した登録を行うとともに、該登録を行うに際し、既登録第1項目データについては、前記データテーブルにおける格納位置を変更することなく、該格納位置を指示するポインタを前記第2ポインタテーブルに登録することを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項7】 前記登録手段は、前記第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムの関係にある第1項目データについては該ポインタを共通とする所定数までの登録を許容し、該所定数を超えた場合は、該シノニムの関係にあるすべての登録を、前記第2ポインタテーブルを用いた登録とすることを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項8】 前記登録が行われる場合の対象第1項目データ及び対応第2項目データは装置が受信したパケット又はフレーム中の送信元アドレス及びこれに対応するポートを示す情報であり、前記検索が行われる場合の第1項目データ及び対応第2項目データは該パケット又はフレーム中の送信先アドレス及びこれに対応するポートを示す情報であることを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項9】 前記送信元及び送信先アドレスはMACアドレスであり、受信したパケット又はフレーム中の送信先MACアドレスに対応するポートから該パケット又はフレームを転送するスイッチ装置として機能することを特徴とする請求項8に記載の情報処理装置。

【請求項10】 コンピュータを、請求項1~9のいずれかの情報処理装置 として機能させることを特徴とするプログラム。 【請求項11】 請求項10のプログラムを記録したことを特徴とするコンピュータ読取り可能な記録媒体。

【請求項12】 第1項目のデータが、対応する第2項目のデータと共に登録されるデータテーブルと、

前記データテーブル中の一部の登録データへのポインタが、該登録データの第 1項目データに第1のハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位 置に登録される第1のポインタテーブルと、

前記データテーブル中の他の登録データへのポインタが、該登録データの第1項目データに第2のハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位置に登録される第2のポインタテーブルと、

前記データテーブルにおける登録データを検索するために前記第1又は第2ポインタテーブルのいずれを用いるかを示す選択データが、該登録データの第1項目データに前記第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位置に登録された選択テーブルとを有することを特徴とするデータ構造。

【請求項13】 請求項12のデータ構造を記録したことを特徴とするコンピュータ読取り可能な記録媒体。

【請求項14】 第1項目の各データが、対応する第2項目のデータと共に 登録されるデータテーブルを用意する工程と、

前記データテーブルにおける各登録データへのポインタが、各登録データの第 1項目データに所定のハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位 置に登録されるポインタテーブルを用意する工程と、

対象となる第1項目データについて、前記データテーブルへの対応第2項目データを伴う前記登録を行う工程又は前記データテーブルからの対応第2項目データの検索を行う工程とを備えた情報処理方法であって、

前記ハッシュ関数として第1及び第2のハッシュ関数が用いられ、前記ポインタテーブルとして、前記第1及び第2ハッシュ関数によるハッシュ値によってそれぞれ参照される第1及び第2のポインタテーブルが用いられることを特徴とする情報処理方法。

【請求項15】 前記登録工程又は検索工程では、主として前記第1ハッシ

ュ関数及び第1ポインタテーブルを使用し、これによっては、シノニムが発生するために登録を行うことができず、又は検索を行うことができない場合に、前記第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを使用することを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

【請求項16】 前記データテーブル中の各登録データは前記第1又は第2ポインタテーブルのいずれか一方にのみ登録されるポインタによって直接又は間接的に指示されることを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

【請求項17】 前記データテーブルにおける各登録データを対象とする前記データテーブルの検索に際して前記第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル又は第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルのいずれを選択して用いるかを示す選択データが、前記データテーブルにおける各登録データの第1項目データに前記第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す各格納位置に登録された選択テーブルを用意する工程を有することを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

【請求項18】 前記登録工程では、対象第1項目データについて、前記第1及び第2ポインタテーブルのいずれにおいてもポインタの登録が行われていないことを条件として、前記第1ポインタテーブルを用いた前記データテーブルへの登録を行うことを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

【請求項19】 前記登録工程では、前記第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムの関係にある第1項目データについては該ポインタを共通とする所定数までの登録を許容し、該所定数を超えた場合は、該シノニムの関係にあるすべての登録を、前記第2ポインタテーブルを用いた登録とすることを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

【請求項20】 前記登録が行われる場合の対象第1項目データ及び対応第2項目データは装置が受信したパケット又はフレーム中の送信元アドレス及びこれに対応するポートを示す情報であり、前記検索が行われる場合の第1項目データ及び対応第2項目データは該パケット又はフレーム中の送信先アドレス及びこれに対応するポートを示す情報であることを特徴とする請求項14に記載の情報処理方法。

### 【発明の詳細な説明】

 $[0\ 0\ 0\ 1]$ 

### 【発明の属する技術分野】

本発明は、第1項目のデータが、対応する第2項目のデータと共に登録されるデータテーブルに対し、データの登録を行い又は該データテーブルから第1項目データに対応する第2項目データの検索を行う情報処理装置及び情報処理方法、コンピュータを該情報処理装置として機能させるプログラム、該情報処理装置が有するデータ構造、該プログラムが記録されたコンピュータ読取り可能な記録媒体、並びに、該データ構造が記録されたコンピュータ読取り可能な記録媒体に関する。

[0002]

### 【従来の技術】

従来、L2スイッチやL3スイッチ等のネットワーク・スイッチ製品の分野では、十数万を超えるMACアドレスをサポートできるシステムが知られている。かかるシスステムは、多くのサーバやクライアントをサポートできる反面、受け取ったパケットのMACアドレスから該当する転送先ポートを特定するためには、その目的で保持しているすべてのMACアドレスを検索し、対応する転送先ポートを探し出す必要がある。

#### [0003]

そこでかかるシステムにおいては、ハッシュ法を用いてMACアドレスを高速で検索できるようにしている。つまり、MACアドレスと転送先ポートとを対応付けたMACアドレステーブルを、MACアドレスにハッシュ関数を適用して得られるハッシュキーによって直接的にアクセスできるように作成しておき、パケットを受け取ったときには、パケット中のMACアドレスに基づくハッシュキーを用いて、該当する転送先ポートを取得できるようにしている(たとえば、特許文献1参照)。この場合、異なるMACアドレスから同一のハッシュキーが得られるときは、それらのMACアドレスに係るデータはチェイニング等されて格納されるとともに、検索時には、共通のハッシュキーを介し、さらにチェイニングのポインタを辿ってアクセスされることになる。

[0004]

### 【特許文献1】

特開平10-210066号公報

[0005]

#### 【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、完全なハッシュ関数は存在しないため、どのようなハッシュ関数を用いても、特定のハッシュキーに対して多数のMACアドレスが対応してしまうといったようなデータのばらつきを避けることはできない。このようなデータのばらつきは、MACアドレスの効率的なサーチを妨げることになる。そこでデータが変更される度に異なるハッシュ関数を用いてテーブル全体を作成し直しているのが現状である。

#### [0006]

特にモバイル製品のように接続場所が一定でない場合、MACアドレスと、スイッチ又はルータのポートとの関係は刻々と変化し、MACアドレステーブルに対するデータの追加や削除が常に繰り返されている可能性がある。このため、MACアドレステーブルにおけるデータの追加や削除に伴って、ハッシュ関数によるデータ分散の平均化が崩壊するので、ハッシュ関数の変更によるデータの並べ替えを頻繁に行う必要がある。

#### [0007]

MACアドレステーブルのエントリ数が十数万を超えるような大規模スイッチの場合、ハッシュ関数の変更に伴うハッシュ値の再計算やデータの並べ替えには長時間を要する。したがって実際には、ハッシュ値の再計算やデータの並べ替えを要するハッシュ関数の変更は行っていない。つまり、各ハッシュ値に対応するアドレスのメモリ領域におけるエントリ数の許容量を超えた場合には、そのハッシュ値についてはそれ以上エントリを増加させず、ブロードキャストで対応しているのが現状である。ブロードキャストはネットワーク全体に同一のデータを転送するものであるため、他のパケットの送信を不能とし、ネットワーク効率を著しく低下させる原因となる。逆に、MACアドレスのデータをすべてエントリするようにした場合は、ポインタを辿る検索を何度も繰り返す必要が生じ、検索時

間が長期化する。

[0008]

本発明の目的は、かかる従来技術の問題点に鑑み、ハッシュ関数を用いた検索 用テーブルへの登録及び該テーブルからの検索をより効率的に行うことができる 技術を提供することにある。

[0009]

### 【課題を解決するための手段】

この目的を達成するため、本発明に係る情報処理装置及び情報処理方法は、図1に示すように、第1項目のデータが、対応する第2項目のデータと共に登録されるデータテーブル101と、データテーブル101における各登録データへのポインタが、各登録データの第1項目データに所定のハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す格納位置に登録されるポインタテーブルとを用い、対象となる第1項目データについて、データテーブル101への対応第2項目データを伴う前記登録を登録手段102により行い又はデータテーブル101からの対応第2項目データの検索を検索手段103により行うものである。そして本発明の特徴は、ハッシュ関数は第1及び第2のハッシュ関数で構成され、ポインタテーブルは、第1及び第2ハッシュ関数によるハッシュ値によってそれぞれ参照される第1のポインタテーブル104及び第2のポインタテーブル105で構成されていることにある。

# [0010]

ここで、情報処理装置としては、たとえばL2スイッチ(スイッチングハブ)やL3スイッチが該当する。第1項目データとしては、たとえばMACアドレスが該当する。第2項目データとしては、たとえばMACアドレスに対応するポート番号が該当する。データテーブルに対する登録に際し、ハッシュ値が同一つまりシノニムの関係にある複数の登録データが発生した場合、所定数たとえば2つまではシノニムの関係にあるデータの登録を認めるようにしてもよい。その場合、シノニムの関係にある登録データは、チェイニングやオープンアドレッシング等の周知の方法で関連付けられる。この場合、シノニムの関係にある各登録データのうち、ポインタによって直接指示されるもの以外は、該ポインタによっては

8/

チェイニング等を経て間接的に指示されることになる。本発明は第1項目データ について、データテーブルへの登録のみ若しくはデータテーブルからの検索のみ 又は該登録及び検索の双方を行う情報処理装置及び情報処理方法に関する。

#### $[0\ 0\ 1\ 1]$

本発明によれば、ハッシュ関数及びポインタテーブルとして、第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル並びに第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを用いるようにしているため、これらを第1及び第2ハッシュ関数の各特性に応じて適宜使い分けることにより、シノニムの関係にあるデータの登録を抑制し、又はシノニムの関係にあるデータの登録数を制限するとともに、データテーブルのサイズを小さく維持することができる。つまり、従来は、第1項目データの値の分布に偏りがあると、特定のハッシュ値に関するシノニムが多く発生し、データテーブルの再構築が必要になる場合があった。しかし本発明によれば、シノニムが発生した場合は、別のハッシュ関数を用いてハッシュ値を分散させることができるので、データテーブルの再構築を回避することができる。また、2つのハッシュ関数を用い、それぞれに対応する別個のデータテーブルに登録を行う場合に比べ、データテーブルの大きさを小さくすることができる。つまり、データテーブルに対する登録や検索をより効率的に行うことができる。

### [0012]

本発明は以下の好ましい各態様のうちの任意のもの、又は任意に選択した2以上の態様を組合せたものを、上記本発明の基本的構成に結合させて実施することができる。

#### [0013]

本発明の好ましい態様においては、登録又は検索に際しては、主として第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブルを使用し、これによっては、シノニムが発生するために登録を行うことができず、又は検索を行うことができない場合に、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを使用することができる。検索を行うことができない場合とは、たとえば第1ポインタテーブル中の該当位置には第2ポインタテーブルを参照すべき旨が指示されていたり、ポインタが登録されていなかったりする場合や、ポインタが無効である旨が示されている場合や、後述

する選択テーブルにより第2ポインタテーブルを参照すべき旨が指示されている 場合が該当する。

#### [0014]

また、データテーブル中の各登録データは第1又は第2ポインタテーブルのいずれか一方にのみ有効に登録されるポインタによって直接又は間接的に指示される。間接的に指示されている場合、検索に際しては、指示位置からさらにチェイニングを辿る等の必要がある。

### [0015]

また、図1に示すように、データテーブル101における各登録データを対象とするデータテーブル101の検索に際して第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル104又は第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブル105のいずれを選択して用いるかを示す選択データが、データテーブル101における各登録データの第1項目データに第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す各格納位置に登録された選択テーブル106を設けることができる。たとえば、データ登録に際し、対象第1項目データが既登録第1項目データとシノニムであることが判明した場合、選択テーブル106中の対応選択データを構成するビットをオンとして、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブル105を選択して用いるべき旨を設定することができる。

#### [0016]

第2ハッシュ関数としては、第1ハッシュ関数よりも、第1項目データについてのハッシュ値を分散させる傾向が強いものを採用することができる。この場合、第1ハッシュ関数によれば複数の第1項目データについてハッシュ値が同一となり、シノニムとなる場合、第2ハッシュ関数を用いてシノニムを解消できる確率を高くすることができる。

#### $[0\ 0\ 1\ 7]$

登録に際しては、対象第1項目データについて、前記第1及び第2ポインタテーブルのいずれにおいてもポインタの登録が行われていないことを条件として、前記第1ポインタテーブルを用いた前記データテーブルへの登録を行うことができる。つまり、対象第1項目データが未登録であれば、第1ポインタテーブルを

用いて登録を行う。

### [0018]

また、登録に際しては、対象第1項目データが、第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムであることが判明した場合、該シノニムの関係にある対象第1項目データ及び既登録第1項目データについて、第2ポインタテーブルを用い、シノニムを解消した登録を行うことができる。この場合、第1ポインタテーブルのポインタを共通とするシノニムの関係にあるデータの登録は行われない。この場合、既登録第1項目データについては、データテーブルにおける格納位置を変更することなく、該格納位置を指示するポインタを第2ポインタテーブルに登録することができる。

### [0019]

この代わりに、登録に際し、第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムの関係にある第1項目データについては該ポインタを共通とする所定数までの登録を許容し、該所定数を超えた場合は、該シノニムの関係にあるすべての登録を、前記第2ポインタテーブルを用いた登録とするようにしてもよい。

### [0020]

一方、本発明に係るプログラムは、コンピュータを、上記本発明の情報処理装置として機能させることを特徴とする。この場合、プログラムは、たとえば図2に示すコンピュータにおいて実行される。図中の201及び202はプログラムを実行するためのCPU及びメモリである。データテーブル、第1及び第2ポインタテーブル並びに選択テーブルはメモリ202において構成される。図中の203a、203b・・・は端末装置やLAN等に接続されたポート、204a、204b・・・はこれらのポートを介してパケットの送受信を行う通信制御部、205は受信したパケットのデータを一時的に記憶しておくためのバッファ、206は各部を接続するバスである。コンピュータがパケットの中継機能を行う場合、バッファ205内の受信したパケットデータにおける送信元アドレス、及びパケットを受信したポートの番号がそれぞれ第1項目データ及び第2項目データとして、データテーブルへの登録の対象となる。また、パケットデータ中の送信先アドレスは、第1項目データとして、データテーブルからの検索対象となり、

対応ポート番号が検索された場合、受信したパケットデータは、そのポートから 送出されることになる。

#### [0021]

また、本発明に係るコンピュータ読取り可能な記録媒体は、この本発明のプログラムを記録したことを特徴とする。また、本発明に係るデータ構造は、上述のデータテーブル、第1ポインタテーブル、及び第2ポインタテーブル、あるいはさらに上述の選択テーブルを有することを特徴とする。また、本発明の別のコンピュータ読取り可能な記録媒体は、前記データ構造を記録したものであることを特徴とする。

#### [0022]

#### 【発明の実施の形態】

図3は本発明の一実施形態に係るスイッチ装置において使用される各テーブルの構造を示す。このスイッチ装置は各ポートから受信するパケットを、パケット中の送信先MACアドレスに対応するポートから転送するものである。MACアドレスに対応するポートは各テーブルに基づき、検索を行うことにより得られるポートアドレスにより知ることができる。

#### [0023]

同図に示すように、スイッチ装置は、MACアドレスが、対応するポートアドレスと共に登録されるMACアドレステーブル3、MACアドレステーブル3における各登録データへのポインタが登録される第1ポインタテーブル1及び第2ポインタテーブル2、並びに第1ポインタテーブル1又は第2ポインタテーブル2のいずれを選択的に用いるかを示す選択データが登録される選択テーブル4を備える。

#### [0024]

MAC T F V Z テーブル 3 は、 1 2 8 k × 6 4 [b i t] の大きさを有する。 つまり各 V コードが 6 4 [b i t] で構成され、 1 2 8 k V コード分の容量を有する。 第 <math>1 ポインタテーブル 1 及び第 2 ポインタテーブル 2 はいずれも 6 4 k × 1 7 [b i t] の大きさを有し、選択テーブル 4 は 6 4 k × 1 [b i t] の大きさを有する。

### [0025]

第1ポインタテーブル1にはMACアドレステーブル3における各登録データの格納位置を矢印5のように指示するポインタとしてメモリアドレスが登録される。各メモリアドレスの第1ポインタテーブル1における格納位置は、対応MACアドレスに第1ハッシュ関数6を適用して得られるハッシュ値によって、矢印7のように指示される。図4に示すように、第2ポインタテーブル2にもMACアドレステーブル3における登録データの格納位置を、矢印21のように指示するメモリアドレスが登録されるが、各メモリアドレスの第2ポインタテーブル2における格納位置は、対応MACアドレスに第2ハッシュ関数22を適用して得られるハッシュ値によって指示される。MACアドレステーブル3中の各登録データの格納位置は第1又は第2ポインタテーブル1又は2のいずれか一方にのみ有効に登録されているメモリアドレスによって指示される。

#### [0026]

第1ハッシュ関数は、図5に示すように、24ビットのベンダIDと24ビットのローカル識別番号からなるMACアドレス31の上位16ビット31a及び中間の16ビット31bを加算し、この結果に下位16ビット31cを結合して32ビットとした値Aを、任意の16ビットの素数で割った余りを16ビットのハッシュ値とするものである。このとき、加算の結果生じるキャリーは、捨て去ってもよいし、最下位に加えてもよい。

#### [0027]

第2ハッシュ関数は図6に示すように、MACアドレス31の上位32ビット31a及び31bについてビットシフトを行った後、上位16ビット31a及び中間の16ビット31bを加算し、この結果に下位16ビット31cを結合して32ビットとした値Bを、任意の16ビット等の素数で割った余りを16ビットのハッシュ値とするものである。ビットシフトの量は1~数ビットでよい。図6の場合、矢印41により左方へシフトし、矢印42により、最上位ビットを最下位ビットの方へ順次ローテーションすることを示している。これによれば、ベンダIDとして割り当てられているデータ数よりもローカル識別番号として割り当てられているデータ数の方がはるかに多いため、ビットシフト後の上位32ビッ

トの値を除して得た第2ハッシュ関数は第1ハッシュ関数よりも、MACアドレスについて、ハッシュ値を分散させる傾向が強くなる。

### [0028]

受信したパケット中の送信先MACアドレスに対応するポートアドレスを検索する際、主として第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブルを使用し、これによっては検索を行うことができない場合に、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを使用する。いずれを使用できるかは、選択テーブル4を用いることにより、予め知ることができる。選択テーブル4中の各選択データの格納位置は、対応するMACアドレスに第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値によって示される。送信先MACアドレスに基づいてMACアドレステーブル3を検索するとき、第1ハッシュ関数によるハッシュ値に対応する選択データは、多くの場合、図3のように第1ポインタテーブル1を用いる旨を示すが、第1ポインタテーブルを使用できない場合は、図4に示すように、第2ポインタテーブル2を用いる旨を示す。

# [0029]

図7は送信先MACアドレスに対応するポートアドレスを検索する処理を示すフローチャートである。処理を開始すると、まずステップ51において、送信先MACアドレスに第1ハッシュ関数を適用してハッシュ値を取得する。次にステップ52において、取得したハッシュ値により示される選択テーブル4中の格納位置における選択データを参照する。次に、参照中の選択データが第1又は第2ポインタテーブルのいずれを用いる旨を示しているかを調べる。この場合、選択データは、それを構成するビットがオフであれば第1ポインタテーブルを用いる旨を示し、オンであれば第2ポインタテーブルを用いる旨を示す。ビットがオフであればステップ54へ進み、オンであればステップ55へ進む。

### [0030]

ステップ54では、ステップ51で取得したハッシュ値が示す第1ポインタテーブル1の格納位置におけるメモリアドレスを取得し、ステップ57へ進む。ステップ55では、送信先MACアドレスに第2ハッシュ関数を適用してハッシュ値を取得する。そしてステップ56において、取得したハッシュ値が示す第2ポ

インタテーブルの格納位置におけるメモリアドレスを取得し、ステップ 5 7 へ進む。

### [0031]

ステップ57へ進むと、取得したメモリアドレスによってMACアドレステーブル3を参照し、対応登録データのMACアドレスが送信先MACアドレスに一致することを条件として、対応ポートアドレスを取得する。これにより、送信先MACアドレスに対応するポートの検索処理が終了する。

# [0032]

この後、スイッチ装置は、取得したポートアドレスのポートから受信パケットを送出することによって、送信先MACアドレスで特定される機器へ向け、受信パケットを転送することができる。ステップ57において、MACアドレスが一致せず、対応ポートアドレスが取得できなかった場合は、すべてのポートからパケットを送出する。

### [0033]

図8はMACアドレステーブル3へのデータ登録処理を示すフローチャートである。データ登録処理は、パケットを受信したとき、パケット中の送信元MACアドレスについて行う。まず、ステップ61において、受信したパケットの送信元MACアドレスに第1ハッシュ関数を適用してハッシュ値を取得する。

#### [0034]

次に、ステップ62において、取得したハッシュ値により選択テーブル4を参照し、ステップ63において、参照中の選択データのビットがオフか否かを判定する。ビットがオフであるということは、当該送信元MACアドレスについて、第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブルを用いた登録が既に行われており、又は未だ行われていないことを意味する。この場合、ステップ64へ進む。選択データのビットがオフでないということは、当該送信元MACアドレスについて、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを用いた登録が既に行われており、又は当該送信元MACアドレスが、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを用いて登録済みのMACアドレスとシノニムの関係にあることを意味する。この場合、当該送信元MACアドレスについては登録は行わず、直ちに処理を終

了する。つまり、第2ポインタテーブル2を介したシノニムの関係にあるMAC アドレスの登録は行わないようにしている。

### [0035]

ステップ64では、ステップ61で取得したハッシュ値を用いて第1ポインタテーブルを参照し、ステップ65において、参照位置にメモリアドレスが登録済みであるか否かを判定する。参照位置が初期値たとえばゼロであれば登録済みではないと判定することができる。登録済みであるということは、当該送信元MACアドレス又はこれとシノニムの関係にあるMACアドレスについて、第1ハッシュ関数を用いたMACアドレズテーブル3への登録が既に行われていることを意味する。この場合は、ステップ66へ進む。一方、登録済みでないということは、当該送信元MACアドレス及びこれとシノニムの関係にあるMACアドレスのいずれについても、第1ハッシュ関数を用いたMACアドレステーブル3への登録が未だなされていないことを意味する。この場合はステップ70へ進む。

### [0036]

ステップ66へ進むと、当該登録済みのメモリアドレスでMACアドレステーブル3を参照し、ステップ67において、参照位置のMACアドレスと、当該送信元MACアドレスとが一致するか否かを判定する。両MACアドレスが一致しないということは、シノニムの発生を意味する。この場合は、シノニムの発生を解消するため、ステップ68へ進む。一方、両MACアドレスが一致する場合は当該送信元MACアドレスが既に登録済みであることを意味するので、処理を直ちに終了する。

#### [0037]

ステップ68へ進むと、ステップ62において参照した選択データのビットをオンにする。つまり後で、送信先MACアドレスの第1ハッシュ関数によるハッシュ値がこの選択データを指示する場合、該送信先MACアドレスについては第2ハッシュ関数を用いて検索が行われるようにする。次に、ステップ69において、ステップ67で一致しないと判定された既登録MACアドレス及び当該送信元MACアドレスの双方について、第2ハッシュ関数を用い、第2ポインタテーブルを介して、MACアドレステーブル3への登録を行う。つまり、第2ハッシ

ュ関数は第1ハッシュ関数よりも分散傾向が強いので、通常、両MACアドレスについて第2ハッシュ関数を提供した場合、異なるハッシュ値を得ることができ、シノニムを解消して登録を行うことができる。

### [0038]

このとき、当該送信元MACアドレスに対応させて登録するポートアドレスとしては、当該送信元MACアドレスのパケットを受信したポートのアドレスを用いる。また、既登録MACアドレスについては、MACアドレステーブル3における格納位置は変更する必要はなく、第2ポインタテーブルにおける対応メモリアドレスが該格納位置を指示するようにすればよい。このシノニムを解消した登録が完了すると、データ登録処理を終了する。

### [0039]

一方、ステップ70へ進むと、当該送信元MACアドレスが登録されるMACアドレステーブル3の格納位置を示すメモリアドレスを第1ポインタテーブルに登録する。登録位置は、ステップ61で取得した第1ハッシュ関数によるハッシュ値で示される。登録するメモリアドレスとしては、たとえばMACアドレステーブル3中の空いているアドレスのうち最小のアドレスを選ぶことができる。次に、ステップ71において、当該送信元MACアドレスを、対応するポートアドレスとともに登録する。登録位置は、ステップ70で登録したメモリアドレスによって指示される。この登録が完了すると、データ登録処理を終了する。

# [0040]

本実施形態によれば、ハッシュ関数及びポインタテーブルとして第1及び第2のハッシュ関数、並びに第1及び第2ハッシュ関数によるハッシュ値によってそれぞれ参照される第1及び第2ポインタテーブル1及び2を用いるようにしたため、第1及び第2ハッシュ関数の特性の違いを利用し、シノニムの関係にあるMACアドレスについては登録を行うことなく、シノニムの関係を解消してから登録を行うことができる。したがって、シノニムが発生して登録できない場合のブロードキャストやMACアドレステーブル3の再構築を回避することができる。また、2つのハッシュ関数を用い、かつそれぞれに対応する独立したMACアドレステーブル3を用いる場合に比べて、MACアドレステーブル3のサイズを小

さくすることができる。

### [0041]

また、MACアドレステーブル3の検索や登録に際し、主として第1ハッシュ 関数及び第1ポインタテーブルを使用し、これによっては検索や登録を行うこと ができない場合に、第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルを使用するよう にしたため、検索や登録を効率的に行うことができる。

### [0042]

また、MACアドレステーブル3中の各登録データは第1又は第2ポインタテーブルのいずれか一方にのみ有効に登録されるポインタによって指示されるため、使用すべき第1又は第2ポインタテーブルを予め知ることにより、検索を迅速に行うことができる。

### [0043]

また、MACアドレステーブル3における各登録データを対象とするMACアドレステーブル3の検索に際して第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル又は第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルのいずれを選択して用いるかを示す選択データが、MACアドレステーブル3における各登録データのMACアドレスに第1ハッシュ関数を適用して得られるハッシュ値が示す各格納位置に登録された選択テーブルを用いるようにしたため、使用すべき第1又は第2ポインタテーブルを予め知ることがき、したがって検索を迅速に行うことができる。

### [0044]

また、第2ハッシュ関数は第1ハッシュ関数よりも、MACアドレスについて、ハッシュ値を分散させる傾向が強いため、第1ハッシュ関数によってシノニムが発生する場合、代わりに第2ハッシュ関数を用いることによって、シノニムを容易に解消して登録を行うことができる。

#### [0045]

また、対象MACアドレスについて、第1及び第2ポインタテーブルのいずれにおいてもポインタの登録が行われていない場合、第1ポインタテーブルを用いたMACアドレステーブル3への登録を行うようにしたため(ステップ63~65、70、71)、第1ハッシュ関数を優先的に使用した登録を行うことができ

る。

### [0046]

また、対象MACアドレスが、第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムであることが判明した場合、該シノニムの関係にある対象MACアドレス及び既登録MACアドレスについて、第2ポインタテーブルを用い、シノニムを解消した登録を行うようにしたため(ステップ63~69)、ブロードキャストやMACアドレステーブル3の再構築を抑制するとともに、検索を迅速に行うことができるようにすることができる。

### [0047]

また、シノニムを解消した登録を行うに際し、既登録MACアドレスについては、MACアドレステーブル3における格納位置を変更することなく、格納位置を指示するポインタを第2ポインタテーブルに登録するようにしたため、格納位置を変更することにより必要となる処理を不要とし、処理を効率的に行うことができる。

### [0048]

なお、本発明は上述実施形態に限定されることなく適宜変形して実施することができる。たとえば、上述においては、シノニムの関係にあるデータの登録を行わないようにしているが、この代わりに第1ポインタテーブルの対応ポインタを共通とするシノニムの関係にある第1項目データについては該ポインタを共通とする所定数までの登録を許容し、該所定数を超えた場合は、該シノニムの関係にあるすべての登録を、可能な限りにおいて、第2ポインタテーブルを用いた登録とするようにしてもよい。

#### [0049]

また、上述においては、受信パケットの送信元MACアドレスについて対応ポートを示す情報とともに登録を行い、送信先MACアドレスについて対応ポートを示す情報を検索する場合について説明したが、これに限定されることなく、固定長のデータについて、対応データとともにハッシュ関数を用いた登録を行い、及び対応データの検索を行うすべての場合について本発明を適用することができる。



また、上述においては、MACアドレステーブル3の検索に際して第1ハッシュ関数及び第1ポインタテーブル又は第2ハッシュ関数及び第2ポインタテーブルのいずれを選択して用いるかを予め知るために、選択テーブル4を用いているが、この代わりに、同様の情報を第1ポインタテーブルに付加するようにしてもよい。

# [0051]

また、上述においては特に言及しなかったが、図7及び図8の処理を実施する ための構成としては、主に電子回路を用いてハード的に構成したものや、コンピュータプログラムを用いて構成したものを採用することができる。

#### [0052]

### 【発明の効果】

以上説明したように本発明によれば、ハッシュ関数として第1及び第2のハッシュ関数を用い、ポインタテーブルとして、該第1及び第2ハッシュ関数によるハッシュ値によってそれぞれ参照される第1及び第2のポインタテーブルを用いるようにしたため、データテーブルへの登録及びデータテーブルからの検索をより効率的に行うことができる。

#### 【図面の簡単な説明】

#### 図1

本発明に係る情報処理装置を示すブロック図である。

#### 【図2】

本発明に係るプログラムを実行するためのハードウェア構成を示す図である。

#### 【図3】

本発明の一実施形態に係るスイッチ装置において使用される各テーブルの構造 を示す図である。

#### 【図4】

図1のテーブル構造において、第2ハッシュ関数を用いる場合の検索の様子を 示す図である。

#### 【図5】

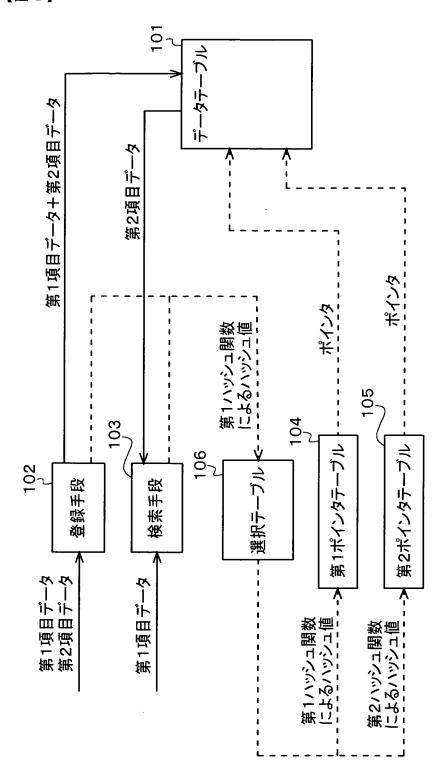
- 図1の装置で用いられる第1ハッシュ関数を示す図である。
  - 【図6】
- 図1の装置で用いられる第2ハッシュ関数を示す図である。
  - 【図7】
- 図 1 の装置におけるMACアドレステーブルへの登録処理を示す図である。 【図 8 】
- 図1の装置におけるMACアドレステーブルからの検索処理を示す図である。 【符号の説明】

1:第1ポインタテーブル、2:第2ポインタテーブル、3:MACアドレステーブル、4:選択テーブル、5,7,21,41,42:矢印、6:第1ハッシュ関数、22:第2ハッシュ関数、31:MACアドレス、31a:上位ビット、31b:中間ビット、31c:下位ビット、101:データテーブル、102:登録手段、103:検索手段、104:第1ポインタテーブル、105:第2ポインタテーブル、106:選択テーブル、201:CPU、202:メモリ、203a,203b:ポート、204a,204b:通信制御部、205:バッファ、206:バス。

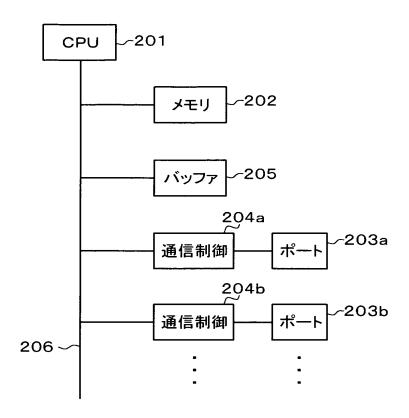
【書類名】

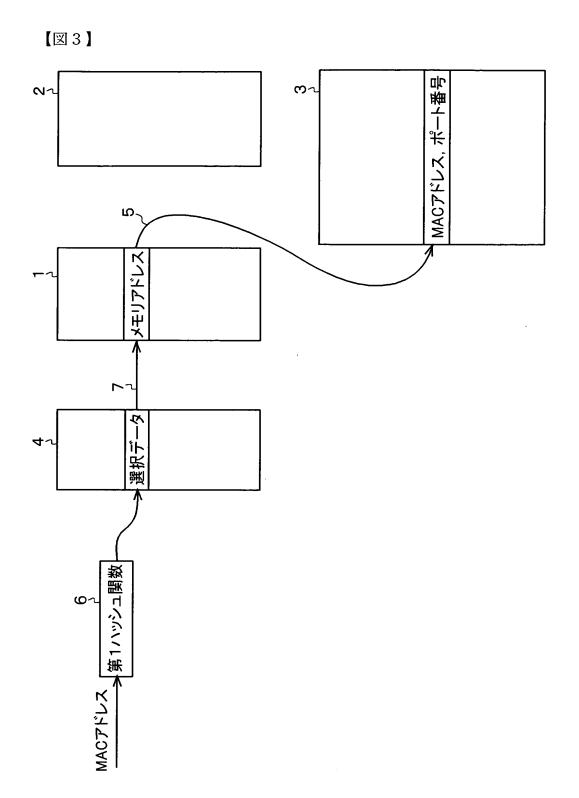
図面

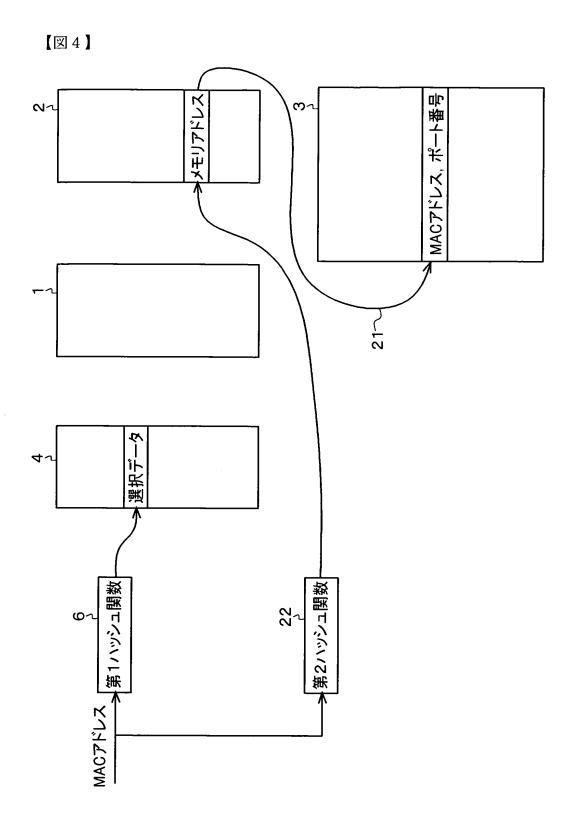
【図1】



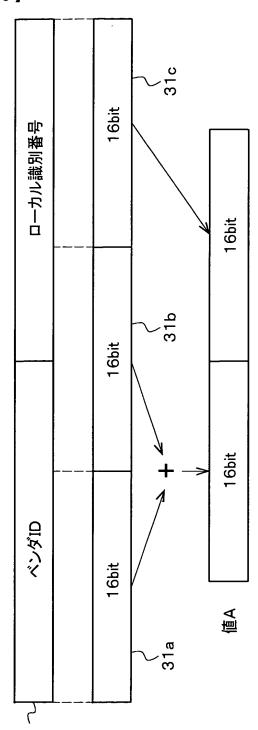
【図2】







【図5】

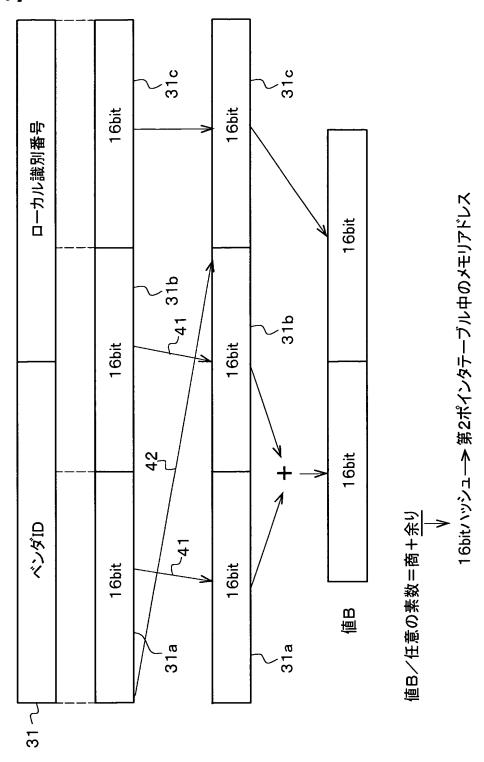


値A/任意の素数=商+余り |---

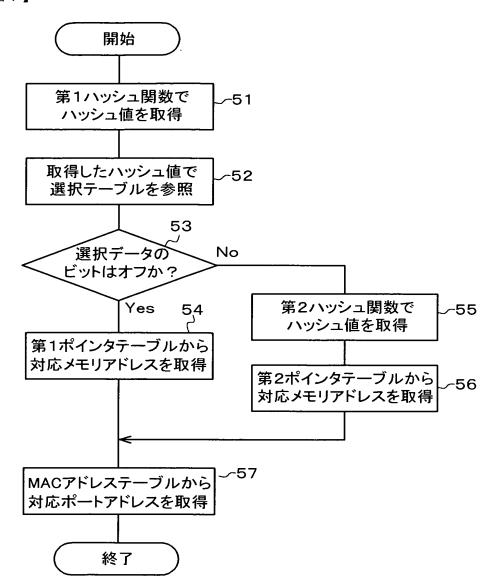
16bitハッシュ─> 第1ポインタテーブル中のメモリアドレス

出証特2003-3067778

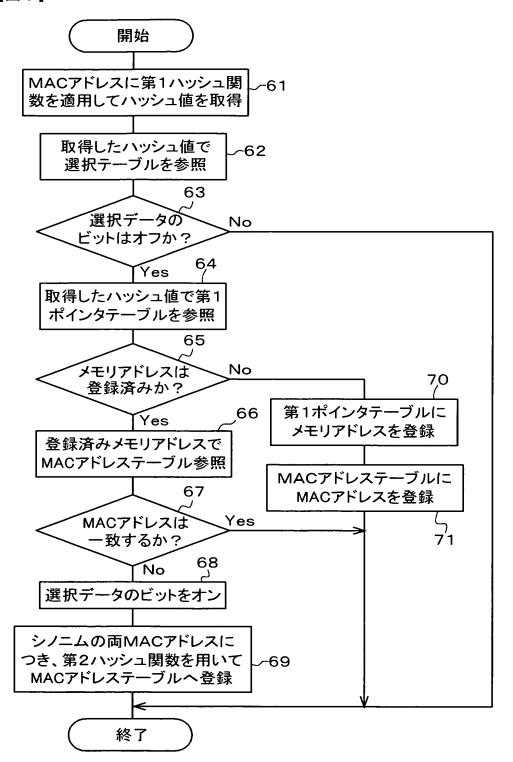
【図6】



【図7】



【図8】



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 データテーブルへの登録及びデータテーブルからの検索をより効率的 に行うことができるようにする。

【解決手段】 第1項目のデータが、対応する第2項目のデータと共に登録されるデータテーブル(3)へのデータ登録又は該データテーブルからのデータ検索に際し、データテーブル中の一部の登録データへのポインタが、該登録データの第1項目データに第1のハッシュ関数(6)を適用して得られるハッシュ値が示す格納位置に登録される第1のポインタテーブル(1)と、データテーブル中の他の登録データへのポインタが、該登録データの第1項目データに第2のハッシュ関数(22)を適用して得られるハッシュ値が示す格納位置に登録される第2のポインタテーブル(2)とを用いるようにする。

【選択図】 図4



# 認定・付加情報

特許出願の番号 特願2003-016843

受付番号 50300118455

書類名 特許願

担当官 小野寺 光子 1721

作成日 平成15年 3月24日

<認定情報・付加情報>

【提出日】 平成15年 1月27日

【特許出願人】

【識別番号】 390009531

【住所又は居所】 アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 ア

ーモンク ニュー オーチャード ロード

【氏名又は名称】 インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コ

ーポレーション

【代理人】

【識別番号】 100086243

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア

イ・ビー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名又は名称】 坂口 博

【代理人】

【識別番号】 100091568

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア

イ・ビー・エム株式会社 大和事業所内

【氏名又は名称】 市位 嘉宏

【代理人】

【識別番号】 100108501

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番14 日本アイ

・ビー・エム株式会社 知的所有権

【氏名又は名称】 上野 剛史

【復代理人】 申請人

【識別番号】 100085408

【住所又は居所】 東京都中央区日本橋2丁目1番1号 櫻正宗ビル

9 階

【氏名又は名称】 山崎 隆

次頁無



# 出願人履歴情報

識別番号

[390009531]

1. 変更年月日

2000年 5月16日

[変更理由]

名称変更

住 所

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 アーモンク (

番地なし)

氏 名

インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレーショ

·>

2. 変更年月日 [変更理由]

2002年 6月 3日

住所変更

住 所

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 アーモンク ニ

ユー オーチャード ロード

氏 名

インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレーショ

·>